

# Árvores Binárias de Busca (ABB)

## Notas de Aula

### 1 Vimos e relembramos que:

1. árvores geralmente usam alocação encadeada na implementação;
2. **árvores binárias:** para cada nó, há no máximo dois nós (esquerdo e direito);
3. **árvores binárias de busca:** se  $v$  é um nó com um filho esquerdo  $u$  e um filho direito  $w$ , então  $u < v$  e  $w > v$ ;
4. **operação de busca:** página 93, livro Szwarcfiter;
5. **operação de inserção:** página 95, livro Szwarcfiter;
6. **operação de remoção:** página 161, livro Ziviani;
7. **algoritmos para percorrer árvores:** in-ordem, pós-ordem, pré-ordem (páginas 76 e 77, livro Szwarcfiter), simétrico (conhecido como busca em largura);
8. **nível:** número de nós do caminho da raiz até o nó. O nível da raiz é, portanto, 1;
9. **altura:** número de nós do maior caminho da raiz até as folhas;
10. **árvore binária completa:** se  $v$  é um nó tal que alguma subárvore de  $v$  é vazia, então  $v$  se localiza ou no último ou no penúltimo nível da árvore (livro Szwarcfiter, pág. 69). Em outras palavras, todo nó sem alguma subárvore está no último ou penúltimo nível;

11. **árvore binária cheia:** se  $v$  é um nó com alguma de suas subárvores vazias, então  $v$  se localiza no último nível (livro Szwarcfiter, pág. 69), ou seja, toda folha está no último nível;
12. **árvore zigzague:** árvore de altura máxima em que os nós possuem exatamente uma subárvore (página 69, livro Szwarcfiter);
13. **número de nós em cada nível da árvore:**  $2^{i-1}$  onde  $i$  é o nível;
14. número de nós em uma árvore cheia de altura  $h$ :  $n = 2^h - 1$ ;
15. **Provamos que:** toda árvore binária completa tem altura mínima e  $h = 1 + \lfloor \log n \rfloor$  (página 71, livro Szwarcfiter).

## 2 Operações Básicas

Considere o nó da ABB como apresentado na Figura 1.

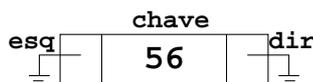


Figura 1: Representação de um nó da árvore binária de busca

### 2.1 Estrutura de Dados (em C/C++)

```

1 typedef struct No *Apontador;
2 typedef struct No {
3     int chave;
4     Apontador dir,esq;
5 } NoArvore;
```

### 2.2 Busca

```

1 int busca(int x, Apontador *pt){
2     if (*pt == NULL) {
3         return 0;
4     } else if (x == *pt->chave){
```

```

5     return 1;
6 } else if (x < *pt → chave){
7     if (*pt → esq == NULL){
8         return 2;
9     } else {
10        *pt = *pt → esq;
11        return (busca(x, *pt));
12    }
13 } else if (*pt → dir == NULL){
14     return 3;
15 } else {
16     *pt = *pt → dir;
17     return (busca(x, *pt));
18 }
19 }

```

Considere que a variável  $x$  é a chave a ser procurada e  $ptraiiz$  é o apontador para a raiz da árvore. A chamada inicial é:  $pt = ptraiiz$ ;  $f = busca(x, &pt)$ . O valor de  $f$  indica o resultado da busca:  $f = 0$  se árvore vazia;  $f = 1$  se  $x$  está na árvore;  $f > 1$  se  $x$  não está na árvore.

**Fonte:** página 93 do livro [1].

## 2.3 Inserção

```

1 void insere(Apontador novo, Apontador *ptraiiz){ \\ insere se não está na árvore
2     Apontador pt = *ptraiiz;
3     int f = busca(novo → chave, &pt);
4     if (f == 1) {
5         printf("Inserção Inválida");
6     } else if (f == 0) {
7         *ptraiiz = novo;
8     } else if (f == 2) {
9         pt → esq = novo;
10    } else {
11        pt → dir = novo;
12    }
13 }

```

**Fonte:** página 95 do livro [1].

## 2.4 Remoção

```
1 antecessor(Apontador q, Apontador r){
2   if ( $r \rightarrow dir \neq NULL$ ){
3      $r \rightarrow dir = antecessor(q, r \rightarrow dir)$ ;
4   } else {
5      $q = r; r = r \rightarrow esq$ ;
6   }
7   return  $r$ ;
8 }
```

```
1 remove(int x, Apontador pt){
2   if ( $pt == NULL$ ){
3     printf("Erro: item não encontrado");
4   } else if ( $x < pt \rightarrow chave$ ){
5      $p \rightarrow esq = remove(x, pt \rightarrow esq)$ ;
6   } else if ( $x > pt \rightarrow chave$ ){
7      $p \rightarrow dir = remove(x, pt \rightarrow dir)$ ;
8   } else {
9     if ( $pt \rightarrow dir == NULL$ ) {
10       $pt = pt \rightarrow esq$ ;
11    } else if ( $pt \rightarrow esq == NULL$ ) {
12       $pt = pt \rightarrow dir$ ;
13    } else {
14       $pt \rightarrow esq = antecessor(pt, pt \rightarrow esq)$ ;
15    }
16  }
17  return  $pt$ ;
18 }
```

**Fonte:** página 179 do livro [2].

### 3 Bibliografia Utilizada

#### Referências

- [1] SZWARCFITER, J. L. e MARKENZON, L. *Estruturas de Dados e seus Algoritmos*, 2ª edição, LTC Editora, 1994.
- [2] ZIVIANI, N. *Projeto de Algoritmos: com implementações em Pascal e C*, 2ª edição, Thomson Learning, 2009.